

Cartouche du document

Année : ING 1

Matière : Théorie des langages

Activité : Examen

Objectifs

Cet examen porte sur :

- les grammaires régulières et hors contexte ;
- les automates finis déterministes ou non ;
- langages rationnels : les quotients gauches et les systèmes d'équations des automates ;
- langages algébriques : l'algorithme de CKY et les automates à pile ;
- Les machines de Turing.

Tous les documents sont autorisés.

Durée : 1h30

Les ordinateurs sont autorisés mais seulement en fonctionnement local.

Vous devez rendre des copies papiers.

Sommaire des exercices

- 1 - Polynômes formels
- 2 - Langage hors contexte et algorithme CKY
- 3 - Automates à états finis
- 4 - Langage et grammaire

Corps des exercices

1 - Polynômes formels

Énoncé :

On définit formellement les polynômes à coefficients entiers de la façon suivante :

- 1) les noms des variables sont de la forme X suivi de 0 à plusieurs chiffres
- 2) un paramètre est un nombre entier
- 3) un nombre entier est une succession finie de chiffres
- 4) le symbole d'addition est $+$
- 5) le symbole de soustraction est $-$
- 6) le symbole du produit est $*$
- 7) le symbole de puissance est $^$
- 8) un polynôme est une somme algébrique ($+$ et $-$) de monômes
- 9) un monôme est le produit d'un paramètre par une puissance de la variable X

Question 1)

Énoncé de la question

Barème 2.5 points

L'énoncé définit le langage des polynômes formels à coefficients entiers. On vous demande de séparer les règles de l'énoncé en lexicales d'une part et syntaxiques d'autre part.

Question 2)

Énoncé de la question

Barème 2.5 points

En déduire une grammaire pour vérifier qu'une expression (d'un polynôme formel) est syntaxiquement correcte.

2 - Langage hors contexte et algorithme CKY

Énoncé :

Dans cet exercice, on étudie la grammaire suivante :

// La grammaire d'une expression complètement parenthésée

Les terminaux : $T = \{ \text{opérateurB}, \text{opérande}, (,) \}$

Les non terminaux : $N = \{ S, ES \}$

Règles de production : $P = \{$

Règle : $ES \rightarrow \text{opérande}$

Règle : $ES \rightarrow ES \text{ opérateurB opérande}$

Règle : $S \rightarrow (ES)$

Règle : $S \rightarrow (S \text{ opérateurB } S)$

$\}$

Question 1)

Énoncé de la question

Barème 2.5 points

Mettre cette grammaire sous forme normalisée de Chomsky.

Question 2)

Énoncé de la question

Barème 2.5 points

Montrer que l'expression (opérande opérateurB opérande) est complètement parenthésée à l'aide de l'algorithme de Cocke, Younger et Kasami.

3 - Automates à états finis

Énoncé :

Soit le langage sur $\{0, 1\}$ reconnaissant les nombres binaires qui sont des multiples de 4.

Question 1)

Énoncé de la question

Barème 1 point

Écrire un automate d'états finis déterministe qui reconnaît ce langage.

Question 2)

Énoncé de la question

Barème 2 points

Utiliser le lemme d'Arden pour trouver l'expression régulière de ce langage.

Question 3)

Énoncé de la question

Barème 2 points

Vérifiez votre réponse à la première question en utilisant la méthode des quotients gauches.

4 - Langage et grammaire

Énoncé :

On considère le langage suivant : $\{ a^i b^j a^{i+j+k} b^k / i, j, k \geq 0 \}$.

Question 1)

Énoncé de la question

Barème 2 points

Écrire une grammaire engendrant ce langage.

Question 2)

Énoncé de la question

Barème 1 point

En déduire la classe de langages engendrée par cette grammaire.

Question 3)

Énoncé de la question

Barème 2 points

Selon le cas, construire une machine (Automate d'états finis, Automate à pile, Machine de Turing) permettant de reconnaître ce langage.

Cartouche du document

Année : ING 1

Matière : Théorie des langages

Activité : Examen

Objectifs

Cet examen porte sur :

- les grammaires régulières et hors contexte
- Les automates finis déterministes ou non
- Langages rationnels : Les quotients gauches et les systèmes d'équations des automates
- Langages algébriques : L'algorithme de CKY et les automates à pile
- Les machines de Turing

Tous les documents sont autorisés

Durée : 2H00 heures

Les ordinateurs sont autorisés mais seulement en fonctionnement local.

Vous devez rendre des copies papiers

Sommaire des exercices

- 1 - Langages et automates
- 2 - Langages hors contexte
- 3 - Machines de Turing
- 4 - Un peu de réflexion

Corps des exercices

1 - Langages et automates

Énoncé :

Soit le langage des chaînes de **a** et de **b** tel que toutes les occurrences de **b** soient de longueur **1**. Les chaînes comme **baabaaaa**, **aaaab** et **b** appartiennent au langage.

Question 1)

Énoncé de la question

Définir une expression régulière de ce langage en utilisant les opérateurs suivants:

- répétition d'un symbole : *, +
- opérateur d'union : |
- opérateurs de concaténation : ., (,)

Exemple $a^+.b(a|b)^*$

Question 2)

Enoncé de la question

Trouver l'automate minimal associé à ce langage par la méthode des quotients gauches.

Question 3)

Enoncé de la question

Donner le système d'équations correspondant à cet automate.

Question 4)

Enoncé de la question

Utiliser le lemme d'Arden afin de vérifier que le langage obtenu par résolution du système d'équation correspond bien à celui trouvé lors de la première question.

2 - Langages hors contexte

Enoncé :

On considère la grammaire suivante :

```
// La grammaire de notre petit langage  $a^n b^n$  avec  $n > 0$   
// Cette grammaire est bien algébrique mais pas rationnelle  
Les terminaux :  $T = \{ a, b \}$   
  
Les non terminaux :  $N = \{ S \}$   
  
L'axiome :  $S = S$   
  
Règles de production :  $P = \{$   
  Règle :  $S \rightarrow a b$   
  Règle :  $S \rightarrow a S b$   
  }  
}
```

Question 1)

Enoncé de la question

Montrer que la grammaire qui suit est une normalisation au sens de Chomsky de la grammaire ci-dessus.

```
// La grammaire de notre petit langage  $a^n b^n$  avec  $n > 0$   
// Cette grammaire est normalisée au sens de Chomsky  
Les terminaux :  $T = \{ a, b \}$   
  
Les non terminaux :  $N = \{ S, V, B, A \}$ 
```

L'axiome : $S = S$

Règles de production : $P = \{$

Règle : $A \rightarrow a$

Règle : $B \rightarrow b$

Règle : $V \rightarrow S B$

Règle : $S \rightarrow A B$

Règle : $S \rightarrow A V$

$\}$

Question 2)

Enoncé de la question

Avec la grammaire normalisée au sens de Chomsky ci-dessus, on a appliqué l'algorithme de CKY à la chaîne **a a a b b b**.

On trouve le tableau suivant :

Le mot	Etape 1	Etape 2	Etape 3	Etape 4	Etape 5	Etape 6
a	A	\emptyset	\emptyset	\emptyset	?	?
a	A	\emptyset	\emptyset	S	?	--
a	A	S	V	\emptyset	--	--
b	B	\emptyset	\emptyset	--	--	--
b	B	\emptyset	--	--	--	--
b	B	--	--	--	--	--

La colonne Etape j représente les sous mots de longueur j . La ligne L_i représente la position du sous mot dans le mot initial. En résumé, dans la case (i,j) on s'intéresse au sous mot de longueur i extrait du mot initial à partir du symbole i .

- 1) Compléter le tableau pour finir l'application de l'algorithme de ~~Chomsky~~ *CKY*
- 2) Qu'est ce qui indique dans ce tableau complété que la chaîne $a^n b^n$ appartient au langage ?
- 3) Dans notre cas que signifie de trouver l'axiome S dans la case (3,2) ?

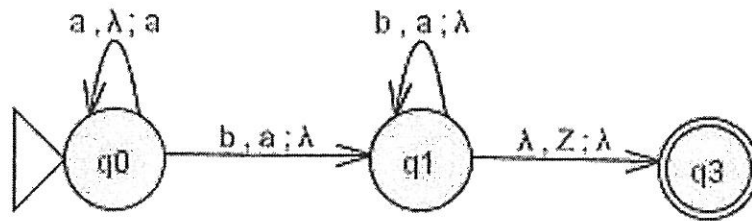
Question 3)

Enoncé de la question

On considère le langage $(a^n b^n)^*$.

Définir un automate à pile qui reconnaît ce langage.

On vous redonne l'automate à pile du langage $a^n b^n$.



3 - Machines de Turing

Question 1)

Enoncé de la question

Ecrire une machine de Turing qui calcule (écrit sur la bande) le nombre $2 * X + 1$ à partir du nombre X codé en binaire.

4 - Un peu de réflexion

Question 1)

Enoncé de la question

Sachant que dans un ordinateur, l'enregistrement du code se fait par le même encodage que les données et sur un même support.

Quelle est parmi les trois propositions suivantes celle qui modélise le mieux un ordinateur :

- un automate à états finis
- un automate à pile
- une machine de Turing

Justifier votre réponse.